

Method for transmitting of message cells through redundant virtual path pairs of a ATM-communication network.

Publication number: EP0645919

Publication date: 1995-03-29

Inventor: FOGLAR ANDREAS DIPL-PHYS (DE)

Applicant: SIEMENS AG (DE)

Classification:

- international: *H04L29/14; H04L12/56; H04Q3/00; H04Q11/04; H04L29/14; H04L12/56; H04Q3/00; H04Q11/04; (IPC1-7): H04L29/14*

- European: H04L12/56C9; H04Q11/04S2

Application number: EP19940114158 19940908

Priority number(s): DE19934331579 19930916

Also published as:

US5559959 (A1)
JP7170277 (A)
EP0645919 (A3)
DE4331579 (A1)

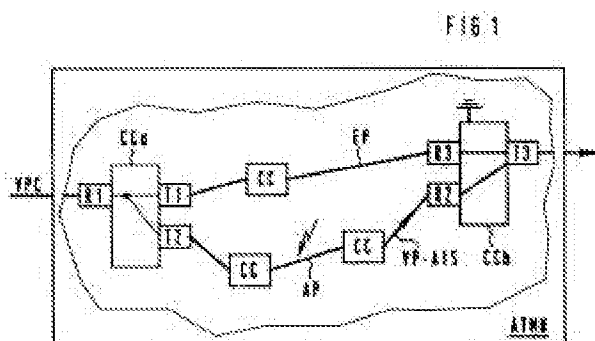
Cited documents:

EP0384936
DE4317951
EP0505601
EP0542233

[Report a data error here](#)

Abstract of EP0645919

For the transmission of message cells via virtual path pairs in each case formed from two separate paths (AP, EP), it is provided that each received message cell for each of the paths of a path pair is prefixed with a separate internal cell header at least by a coupling device (CCa) located at the start of the respective path pair. These internal cell headers have a number of header parts which corresponds to the number of coupling stages of the respective coupling device. When a message cell occurs, the header parts of the internal header cells which determine the respective coupling stage and which are allocated to one another are compared with one another by each of the coupling stages of the respective coupling device (CCa). Depending on the result of the comparison, the message cell concerned is then either forwarded unchanged or is duplicated. The two resulting message cells are then forwarded via separate paths within the respective coupling device according to the relevant header parts of the two internal cell headers.



Data supplied from the **esp@cenet** database - Worldwide



EUROPÄISCHE PATENTANMELDUNG

Anmeldenummer: **94114158.2**

Int. Cl.⁶: **H04L 29/14**

Anmeldetag: **08.09.94**

Priorität: **16.09.93 DE 4331579**

Anmelder: **SIEMENS AKTIENGESELLSCHAFT**
Wittelsbacherplatz 2
D-80333 München (DE)

Veröffentlichungstag der Anmeldung:
29.03.95 Patentblatt 95/13

Erfinder: **Foglar, Andreas, Dipl.-Phys.**
Sibeliusstrasse 5
D-81245 München (DE)

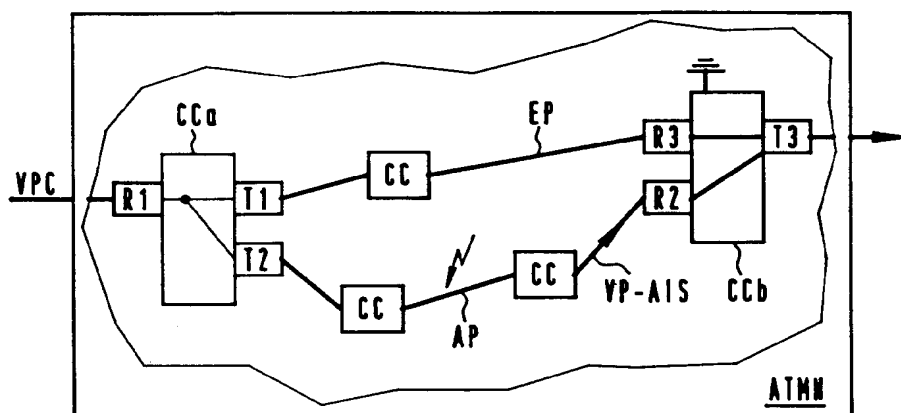
Benannte Vertragsstaaten:
AT BE CH FR GB IT LI NL SE

Verfahren zum Übertragen von Nachrichtenzellen über redundante virtuelle Pfadpaare eines ATM-Kommunikationsnetzes.

Für die Übertragung von Nachrichtenzellen über jeweils aus zwei gesonderten Pfaden (AP, EP) gebildete virtuelle Pfadpaare ist vorgesehen, daß zumindest durch eine am Anfang des jeweiligen Pfadpaares liegende Koppereinrichtung (CCa) jeder aufgenommenen Nachrichtenzelle für jeden der Pfade eines Pfadpaares ein gesonderter interner Zellenkopf vorangestellt wird. Diese internen Zellenköpfe weisen dabei eine der Anzahl der Koppelstufen der jeweiligen Koppereinrichtung entsprechende Anzahl von Kopfteilen auf. Von jeder der Koppelstufen der jeweiligen Koppereinrichtung (CCa) werden bei Auf-

treten einer Nachrichtenzelle die für die jeweilige Koppelstufe maßgebenden, einander zugeordneten Kopfteile der internen Zellenköpfe miteinander verglichen. Nach Maßgabe des Vergleichsergebnisses wird dann die betreffende Nachrichtenzelle entweder unverändert weitergeleitet oder dupliziert. Die daraus resultierenden beiden Nachrichtenzellen werden dann entsprechend der in Frage kommenden Kopfteile der beiden internen Zellenköpfe über gesonderte Wege innerhalb der jeweiligen Koppereinrichtung weitergeleitet.

FIG 1



Die Erfindung betrifft ein Verfahren zum Übertragen von Nachrichtenzellen über redundante virtuelle Pfadpaare eines ATM-Kommunikationsnetzes gemäß Oberbegriff des Patentanspruches 1.

ATM-Kommunikationsnetze bieten die Möglichkeit, eine Mehrzahl von virtuellen Verbindungen zu Bündeln, die auch als virtuelle Pfade bezeichnet werden, zusammenzufassen. Da ein solcher virtueller Pfad beispielsweise bis zu 65 536 virtuelle Verbindungen enthalten und außerdem eine hohe Summenbitrate von beispielsweise bis zu 2,4 Gbit/s aufweisen kann, ist der betreffende virtuelle Pfad zweckmäßigerweise als redundantes virtuelles Pfadpaar mit zwei gesonderten, über unterschiedliche Wege verlaufenden virtuellen Pfaden ausgebildet, um im Fehlerfalle, d. h. bei Ausfall eines der zu einem Pfadpaar gehörenden Pfade, den Informationsfluß aufrechtzuerhalten.

Es ist nun Aufgabe der vorliegenden Erfindung, einen Weg zu zeigen, wie ein Verfahren der eingangs genannten Art ausgebildet werden kann, um Nachrichtenzellen über die für das jeweilige virtuelle Pfadpaar festgelegten unterschiedlichen Wege übertragen zu können.

Gelöst wird diese Aufgabe bei einem Verfahren gemäß Oberbegriff des Patentanspruches 1 durch die in diesem Patentanspruch angegebenen Verfahrensmerkmale.

Der Vorteil der Erfindung besteht dabei darin, daß bei mehrstufigen Koppereinrichtungen mit einem geringen Steuerungsaufwand die einzelnen Nachrichtenzellen erst in derjenigen Koppelstufe der jeweiligen Koppereinrichtung für eine Übertragung über ein Pfadpaar dupliziert werden, in welcher sich die beiden unterschiedlichen Übertragungswege tatsächlich verzweigen. Die zusätzliche Belastung der jeweiligen Koppereinrichtung durch die duplizierten Nachrichtenzellen bleibt damit minimal.

Ein besonders geringer Steuerungsaufwand ergibt sich, wenn das erfindungsgemäße Verfahren nach einem der Patentansprüche 2 bis 4 ausgebildet ist.

Eine weitere zweckmäßige Ausgestaltung der vorliegenden Erfindung besteht gemäß Patentanspruch 5 darin, daß das erfindungsgemäße Verfahren in sämtlichen innerhalb des jeweiligen Pfadpaares liegenden Koppereinrichtungen durchgeführt wird. Auf diese Weise können die in die Übertragung von Nachrichtenzellen einbezogenen Steuerungseinrichtungen in sämtlichen Koppereinrichtungen in gleicher Weise ausgebildet sein.

Im folgenden wird die vorliegende Erfindung anhand einer Zeichnung beispielsweise näher erläutert.

Figur 1 zeigt in einem Blockschaltbild ausschnittsweise ein ATM-Kommunikationsnetz, bei welchem die vorliegende Erfindung angewandt

ist,

Figur 2 zeigt den schematischen Aufbau von Nachrichtenzellen, die jeweils innerhalb der in Figur 1 angedeuteten Koppereinrichtungen übertragen werden, und

Figur 3 zeigt in schematischer Form die Einbeziehung einer Mehrzahl von virtuellen Verbindungen in ein virtuelles Pfadpaar.

In Figur 1 ist ausschnittsweise ein nach einem asynchronen Transfermodus ("Asynchronous Transfer Mode") arbeitendes ATM-Kommunikationsnetz ATMN dargestellt, welches aus einer Vielzahl von Koppereinrichtungen gebildet und beispielsweise als Zubringernetz für größere ATM-Vermittlungseinrichtungen dienen möge. Innerhalb dieses ATM-Kommunikationsnetzes werden in gleicher Richtung verlaufende, in bekannter Weise eingerichtete virtuelle Verbindungen über sogenannte virtuelle Pfade geführt, d. h. diese virtuellen Pfade führen jeweils eine Mehrzahl von virtuellen Verbindungen. Die Koppereinrichtungen mögen dabei beispielsweise als sogenannte "Cross Connects" ausgebildet sein, über welche virtuelle Pfade fest eingerichtet werden und über längere Zeit bestehen bleiben. Da ein solcher virtueller Pfad beispielsweise bis zu 65 536 virtuelle Verbindungen enthalten und außerdem eine hohe Summenbitrate von beispielsweise bis zu 2,4 Gbit/s aufweisen kann, muß ein solcher Pfad im Fehlerfalle möglichst schnell auf einen Ersatzweg umgeschaltet werden, um einen möglichst geringen Verlust von innerhalb der einzelnen virtuellen Verbindungen übertragenen Nachrichtenzellen sicherzustellen. Dafür wird innerhalb des ATM-Kommunikationsnetzes für jeden Pfad, im folgenden als aktiver Pfad bezeichnet, ein Ersatzpfad festgelegt. Der jeweilige aktive Pfad und der zugehörige Ersatzpfad werden im folgenden als Pfadpaar bezeichnet. Der aktive Pfad und der zugehörige Ersatzpfad verlaufen dabei über getrennte Wege, um ein hohes Maß an Ausfallsicherheit zu erreichen. Beispielsweise werden also nach Möglichkeit für diese beiden Pfade nicht dieselben Glasfaserbündel innerhalb des ATM-Kommunikationsnetzes benutzt.

In Figur 1 ist stellvertretend für eine Vielzahl von innerhalb des ATM-Kommunikationsnetzes verlaufenden virtuellen Pfadpaaren ein zwischen zwei Koppereinrichtungen eingerichtetes virtuelles Pfadpaar schematisch dargestellt. Die Koppereinrichtungen sind dabei mit CCa und CCb bezeichnet. Die Koppereinrichtung CCa stellt den Anfang des virtuellen Pfadpaares dar und erhält an einer Schnittstelleneinrichtung R1 die innerhalb eines Zubringerpfaades VPC auftretenden Nachrichtenzellen zugeführt. Der aktive Pfad AP verläuft von der Koppereinrichtung CCa aus über eine mit dieser verbundene Schnittstelleneinrichtung T2 sowie zwei mit CC bezeichnete Zwischenkoppereinrichtungen

zu einer mit R2 bezeichneten Schnittstelleneinrichtung der Koppereinrichtung CCb. Der zugehörige Ersatzpfad EP ist dagegen über eine der Koppereinrichtung CCa zugehörige Schnittstelleneinrichtung T1 und eine Zwischenkoppereinrichtung CC zu einer Schnittstelleneinrichtung R3 der Koppereinrichtung CCb eingerichtet. Wie im folgenden noch erläutert wird, werden die der Koppereinrichtung CCa über die Schnittstelleneinrichtung R1 zugeführten Nachrichtenzellen jeweils dupliziert und die einander zugeordneten Nachrichtenzellen gesondert über den aktiven Pfad und den Ersatzpfad zu der Koppereinrichtung CCb hin übertragen. In dieser werden im Normalfall die über den Ersatzpfad übertragenen Nachrichtenzellen verworfen und lediglich die über den aktiven Pfad übertragenen Nachrichtenzellen an eine einen Ausgang der Koppereinrichtung CCb darstellende Schnittstelleneinrichtung T3 weitergeleitet. Lediglich bei Auftreten von Störungen auf dem aktiven Pfad wird auf dem zugehörigen Ersatzpfad umgeschaltet, d. h. es werden nun die über diesen Ersatzpfad eintreffenden Nachrichtenzellen an die Schnittstelleneinrichtung T3 weitergeleitet, während die ggf. noch über den aktiven Pfad eintreffenden Nachrichtenzellen unterdrückt werden.

Im folgenden wird nun zunächst anhand der Figur 2 auf die genannte Duplizierung der Nachrichtenzellen innerhalb der Koppereinrichtung CCa eingegangen. Hierzu wird davon ausgegangen, daß die Koppereinrichtungen des ATM-Kommunikationsnetzes und damit auch die Koppereinrichtung CCa jeweils mehrstufig ausgebildet sind und innerhalb der jeweiligen Koppereinrichtung die Nachrichtenzellen nach dem sog. Self-Routing-Prinzip übertragen werden. Nach diesem Prinzip wird jeder Nachrichtenzelle bei deren Eintritt in die jeweilige Koppereinrichtung zusätzlich zu dem vorhandenen externen Zellenkopf und nach Maßgabe dieses Zellenkopfes ein interner Zellenkopf vorangestellt. Dieser weist eine der Anzahl der Koppelstufen der jeweiligen Koppereinrichtung entsprechende Anzahl von Kopfteilen auf, durch welche jeweils der Weg durch die jeweilige Koppelstufe, d. h. beispielsweise der Ausgang der Koppelstufe, festgelegt ist. Die Reihenfolge der Kopfteile entspricht dabei der Reihenfolge, in der die Koppelstufen der jeweiligen Koppereinrichtung, hier der Koppereinrichtung CCa, zu durchlaufen ist.

Bei dem vorliegenden Ausführungsbeispiel ist nun vorgesehen, daß jeder der Nachrichtenzellen zwei interne Zellenköpfe vorangestellt werden, nämlich einer für den aktiven Pfad und der verbleibende Zellenkopf für den Ersatzpfad. Dabei ist jedem Kopfteil ein Gültigkeitsbit beigefügt, welches zunächst auf einen festgelegten logischen Pegel, beispielsweise auf den logischen Pegel "1", gesetzt ist.

Bei dem Durchlauf einer Nachrichtenzelle beispielsweise durch die Koppereinrichtung CCa werden in jeder Koppelstufe die dieser zugeordneten Kopfteile der beiden internen Zellenköpfe miteinander verglichen. Bei einer Identität dieser Kopfteile wird die betreffende Nachrichtenzelle nach Maßgabe der in den identischen Kopfteilen enthaltenen Wegeinformationen, d. h. nach Maßgabe der Bezeichnung des zu benutzenden Ausgangs, zu der nachfolgenden Koppelstufe weitergeleitet. Dabei werden die Gültigkeitsbits der gerade verglichenen Kopfteile gelöscht. Bei einer Nichtidentität der miteinander verglichenen Kopfteile wird dagegen die gerade vorliegende Nachrichtenzelle dupliziert. Die daraus resultierenden beiden Nachrichtenzellen werden dann nach Maßgabe eines der beiden Kopfteile über unterschiedliche Wege innerhalb der jeweiligen Koppelstufe weitergeleitet.

In dem gerade für die Weiterleitung berücksichtigten Kopfteil sowie in den Kopfteilen des jeweils anderen internen Zellenkopfes werden dabei die Gültigkeitsbits gelöscht. Schließlich wird für den Fall, daß von den miteinander verglichenen Kopfteilen einer als ungültig markiert ist (Gültigkeitsbit ist gelöscht), die betreffende Nachrichtenzelle lediglich nach Maßgabe der in dem gültigen Kopfteil enthaltenen Wegeinformationen weitergeleitet.

In Figur 2 ist als Beispiel der Fall dargestellt, daß einer Nachrichtenzelle zwei interne Zellenköpfe a und b vorangestellt sind, wobei jeder dieser internen Zellenköpfe 5 Kopfteile aufweist, um die Nachrichtenzelle innerhalb einer fünfstufigen Koppereinrichtung weiterzuleiten. Die in dem jeweiligen Kopfteil angegebene Ziffer gibt dabei den bei der jeweiligen Koppelstufe zu benutzenden Ausgang an. Darüber hinaus ist jedem Kopfteil ein Gültigkeitsbit beigefügt, das zunächst auf den logischen Pegel "1" gesetzt ist. Wie sich aus dem dargestellten Beispiel ergibt, sind die in den ersten beiden Kopfteilen der internen Zellenköpfe enthaltenen Wegeinformationen identisch (5, 20). Damit wird die betreffende Nachrichtenzelle über den Ausgang 5 der ersten Koppelstufe und den Ausgang 20 der zweiten Koppelstufe zu der dritten Koppelstufe hin übertragen. Dabei werden die Gültigkeitsbits dieser Kopfteile gelöscht. Die der dritten Koppelstufe zugeordneten Kopfteile weichen voneinander ab, so daß in dieser dritten Koppelstufe die Nachrichtenzelle dupliziert wird. Die daraus resultierenden beiden Nachrichtenzellen werden anschließend über die Ausgänge 1 und 17 der dritten Koppelstufe weitergeleitet. Dabei wird bei der über den Weg a (aktiver Pfad) weitergeleiteten Nachrichtenzelle in dem der dritten Koppelstufe zugeordneten Kopfteil des internen Zellenkopfes a sowie in sämtlichen Kopfteilen des internen Zellenkopfes b jeweils das Gültigkeitsbit gelöscht. In entsprechender Weise

wird bei der über den Weg b (Ersatzweg) übertragenen Nachrichtenzelle in dem der dritten Koppelstufe zugeordneten Kopfteil sowie in sämtlichen Kopfteilen des internen Zellenkopfes a jeweils das Gültigkeitsbit gelöscht. Daraufhin werden in den verbleibenden Koppelstufen 4 und 5 die beiden aus der Duplizierung hervorgegangenen Nachrichtenzellen lediglich noch nach Maßgabe des für den jeweiligen Weg vorgesehenen internen Zellenkopfes weitergeleitet. In Figur 2 sind in der rechts neben der Nachrichtenzelle dargestellten Tabelle die Zustände der Gültigkeitsbits für die einzelnen Kopfteile nach den Stufen 1 bis 5 für die beiden Wege a und b nochmals dargestellt.

Die vorstehend erläuterten Steuerungsvorgänge wiederholen sich auch in den in Figur 1 dargestellten Zwischenkoppelrichtungen CC und in der Koppelrichtung CCb. Da bei dem angenommenen Beispiel in diesen Koppelrichtungen keine Duplizierung von Nachrichtenzellen erfolgt, erhält jede eintreffende Nachrichtenzelle zwei identische interne Zellenköpfe vorangestellt. Die Weiterleitung der Nachrichtenzellen innerhalb der jeweiligen Koppelrichtung erfolgt dann nach Maßgabe der in den internen Zellenköpfen enthaltenen identischen Kopfteile.

Die vorstehend erläuterte Vorgehensweise zur Übertragung von Nachrichtenzellen über getrennte Wege, d. h. über einen aktiven Pfad und über einen Ersatzpfad, bringt den Vorteil mit sich, daß die einzelnen Nachrichtenzellen erst in derjenigen Koppelstufe einer Koppelrichtung dupliziert werden, wo sich tatsächlich die beiden Wege verzweigen. Die Belastung der jeweiligen Koppelrichtung durch die Duplizierung der Nachrichtenzellen bleibt damit minimal.

Im übrigen sei noch angemerkt, daß das vorstehend erläuterte Duplizieren von Nachrichtenzellen in einer Koppelstufe besonders dann einfach zu realisieren ist, wenn innerhalb der einzelnen Koppelstufen dieser Koppelstufe ein Zentralspeicher ("shared memory") sowie diesen zugeordnete Ausgangswarteschlangen vorgesehen sind. In diesem Falle wird die jeweilige Nachrichtenzelle nur einmal in dem Zentralspeicher abgelegt und zweimal ausgelesen, und zwar jeweils dann, wenn diese Nachrichtenzelle in der jeweiligen Ausgangswarteschlange als nächste für eine Übertragung ansteht.

Im folgenden wird nun auf den Fall eingegangen, daß bei der zuvor erläuterten Übertragung von Nachrichtenzellen über den aktiven Pfad des in Figur 1 dargestellten Pfadpaares eine Störung auftritt, woraufhin die über diesen aktiven Pfad übertragenen Nachrichtenzellen durch die Koppelrichtung CCb zu verwerfen und stattdessen die über den Ersatzpfad zugeführten Nachrichtenzellen über die Schnittstelleneinrichtung T3 weiterzuleiten sind. Dafür ist gemäß einem ersten Ausführungs-

beispiel zunächst vorgesehen, daß die in dem aktiven Pfad liegende Schnittstelleneinrichtung R2 auf Durchlaß gesteuert ist, während die über die im Ersatzpfad liegende Schnittstelleneinrichtung R3 eintreffenden Nachrichtenzellen verworfen werden. Bei einer Unterbrechung des aktiven Pfades, welche in Figur 1 mit einem "Blitz" symbolisiert ist, fügt die auf diese Unterbrechung nachfolgende Zwischenkoppelrichtung CC in den Nachrichtenzellenstrom eine Signalisierungszelle ein, die zu der Koppelrichtung CCb übertragen und dort erkannt wird. Als Signalisierungszelle kann dabei beispielsweise eine Alarmzelle "VP-AIS" benutzt werden, wie sie gemäß der CCITT-Empfehlung I.610 festgelegt ist. Auf das Auftreten einer solchen Signalisierungszelle wird durch die Koppelrichtung CCb die im aktiven Pfad liegende Schnittstelleneinrichtung R2 gesperrt und mit Hilfe eines zu der Schnittstelleneinrichtung R3 hin übertragenen Steuersignals der Ersatzpfad über diese Schnittstelleneinrichtung durchgeschaltet.

Bei einem weiteren Ausführungsbeispiel werden der aktive Pfad und der Ersatzpfad des in Figur 1 dargestellten Pfadpaares aktiv bis zu der Schnittstelleneinrichtung T3 der Koppelrichtung CCb geführt, d. h. die über den Ersatzpfad zu übertragenden Nachrichtenzellen werden erst an dieser Stelle im Normalfalle verworfen. Zusätzlich wird an dieser Schnittstelleneinrichtung kontinuierlich die Anzahl der über den aktiven Pfad und über den Ersatzpfad eintreffenden Nachrichtenzellen gesondert erfaßt. Aufgrund von Laufzeitunterschieden und den bei dem asynchronen Transfermodus unvermeidlichen Laufzeitschwankungen wird im allgemeinen eine Differenz bei den erfaßten Werten auftreten, die aber im Normalfall nicht beliebig hohe Werte annimmt. Tritt jedoch auf dem aktiven Pfad eine Störung beispielsweise in Form einer Unterbrechung auf, so nimmt die Anzahl der für den Ersatzpfad ermittelten Nachrichtenzellen gegenüber der für den aktiven Pfad ermittelten Anzahl von Nachrichtenzellen erheblich zu. Überschreitet dabei die Differenz dieser beiden Werte einen festgelegten Schwellwert, so werden die über den aktiven Pfad ggf. noch eintreffenden Nachrichtenzellen durch die Schnittstelleneinrichtung T3 verworfen, während die über den Ersatzpfad eintreffenden Nachrichtenzellen weitergeleitet werden. Durch diese Vorgehensweise erfolgt die Umschaltung wesentlich schneller als die zuvor erwähnte Umschaltung mit Hilfe der Schnittstelleneinrichtungen R2 und R3.

Für die gerade erläuterte Erfassung der über den aktiven Pfad und den Ersatzpfad übertragenen Nachrichtenzellen sind in der Schnittstelleneinrichtung T3 Zählmittel vorgesehen. Diese können aus einem dem aktiven Pfad zugeordneten Zähler sowie einem dem Ersatzpfad zugeordneten Zähler

gebildet sein, deren momentane Zählerstände einer Einrichtung zur Differenzbildung der momentanen Zählerstände zugeführt sind. Nach Maßgabe der von dieser Einrichtung abgegebenen Ausgangssignalen, die von der jeweiligen Differenz abhängig sind, erfolgt dann eine Durchschaltung der über den aktiven Pfad bzw. Ersatzpfad übertragenen Nachrichtenzellen. Alternativ dazu können die Zählmittel auch aus einem Vor-/Rückwärtszähler gebildet sein, dessen momentaner Zählerstand mit jedem Auftreten einer über den aktiven Pfad übertragenen Nachrichtenzelle in der einen Richtung, mit dem Auftreten einer über den Ersatzpfad übertragenen Nachrichtenzelle dagegen in der anderen Richtung veränderbar ist. In diesem Falle erfolgt die Weiterleitung der über den aktiven Pfad bzw. Ersatzpfad eintreffenden Nachrichtenzellen nach Maßgabe des momentanen Zählerstandes dieses Vor-/Rückwärtszählers.

Unabhängig von der Realisierung der genannten Zählmittel können sich für den Fall, daß über den aktiven Pfad und den Ersatzpfad Nachrichtenzellen mit unterschiedlichen Zellenverlustwahrscheinlichkeiten übertragen werden, ohne geeignete Steuermaßnahmen nach einer längeren Zeitspanne Zählerstands-Differenzen bzw. momentane Zählerstände einstellen, durch welche die zuvor beschriebenen Überwachungsmechanismen fälschlicherweise ansprechen. Um dies auszuschließen, werden bei dem vorliegenden Ausführungsbeispiel von der Koppeleinrichtung CCa in festgelegten Zeitabständen Synchronisierzellen in die über den aktiven Pfad und den Ersatzpfad übertragenen Nachrichtenzellenströme eingefügt. Mit dem Auftreten dieser Synchronisierzellen in der Koppeleinrichtung CCb wird dann der momentane Zählerstand der zuvor genannten Zählmittel auf einen festgelegten Anfangswert gesetzt.

Für die Dimensionierung der Zählmittel sowie die Festlegung der für die Übertragung der Synchronisierzellen vorgesehenen Zeitintervalle soll nachfolgende Abschätzung dienen. Die Laufzeitdifferenz für die innerhalb des ATM-Kommunikationsnetzes zu übertragenden Nachrichtenzellen ist im wesentlichen durch die Unterschiede in den geometrischen Weglängen gegeben. Eine Weglänge von 1000 km ist hier sicher ein maximaler Wert, wenn man von Satellitenverbindungen absieht. 1000 km entsprechen dabei einer Laufzeit von 4 ms. Für die maximale Laufzeitvariation bei Durchlauf durch eine Koppeleinrichtung werden derzeit Werte von ca. 300 µs vorgeschlagen. Nun könnte im Extremfall der Ersatzpfad über 10 Koppeleinrichtungen und eine Weglänge von 1000 km verlaufen, während der aktive Pfad über eine einzige Koppeleinrichtung verläuft, wenig belastet ist und nahezu keine Verzögerung hervorruft. Die maximale Laufzeitdifferenz beträgt 7 ms, was etwa 2500

Zellenzyklen entspricht. Handelt es sich nun z. B. um eine virtuelle Verbindung mit einer Bitrate von 2 Mbit/s, bei der im Mittel ca. alle 60 Zellentakte eine Nachrichtenzelle gesendet wird, so folgt daraus, daß der Unterschied der zuvor genannten Zählerstände für die beiden Pfade, d. h. für die den aktiven Pfad und den Ersatzpfad, höchstens ca. 42 betragen kann. In diesem Falle könnte also als Schwellwert für den zuvor erwähnten Umschaltmechanismus ein Wert oberhalb von 42 festgelegt werden.

Wenn als Zellenverlustwahrscheinlichkeit ein Wert von 10^{-5} angenommen wird, so ist dies sicher ein relativ hoher Wert. Bei diesem geht im Mittel nach jeweils 100 000 Nachrichtenzellen eine verloren, was einem Zeitintervall von 0,28 s entspricht. Es genügt also im Abstand von einigen Sekunden jeweils eine Synchronisierzelle in die Nachrichtenströme einzufügen. Als Synchronisierzellen könnten dabei beispielsweise auch die bereits in der CCITT-Empfehlung I.610 definierten "Performance Monitoring"-Zellen verwendet werden.

Die zuvor beschriebenen Verfahren sind auch dann anwendbar, wenn das in Figur 1 dargestellte Pfadpaar beispielsweise in der Koppeleinrichtung CCa gebildet bzw. in der Koppeleinrichtung CCb wieder aufgelöst wird. Für die Koppeleinrichtung CCa ist dafür in Figur 3 ein Beispiel angegeben. Wie daraus hervorgeht, ist das redundante Pfadpaar (aktiver Pfad AP und Ersatzpfad EP) aus drei virtuellen Verbindungen VC1a, VC1b und VC1c gebildet. Im Zuge dieser virtuellen Verbindungen auftretende Nachrichtenzellen sind dabei der Koppeleinrichtung CCa über Schnittstelleneinrichtungen R1a, R1b und R1c zugeführt. Diese Nachrichtenzellen werden in der Koppeleinrichtung CCa nach dem oben beschriebenen Prinzip dupliziert. In der Koppeleinrichtung CCb wird dann die Redundanz in den in Figur 1 dargestellten Schnittstelleneinrichtungen R2 und R3 oder an drei Schnittstellenausgängen T3a, T3b und T3c wieder aufgehoben. Dabei sind in diesen Schnittstelleneinrichtungen für die jeweilige virtuelle Verbindung individuell die oben erwähnten Zählmittel vorzusehen. Darüber hinaus sind die oben erwähnten Synchronisierzellen für jede der virtuellen Verbindungen gesondert zu übertragen.

Abschließend sei noch darauf hingewiesen, daß in dem ATM-Kommunikationsnetz als Koppeleinrichtungen anstelle von "Cross Connects" auch Vermittlungseinrichtungen vorgesehen sein können, über welche die zu einem virtuellen Pfadpaar gehörenden virtuellen Verbindungen im Zuge eines Verbindungsaufbaues erst eingerichtet werden. Darüber hinaus kann die vorliegende Erfindung nicht nur, wie vorstehend beschrieben, für die Übertragung von Nachrichtenzellen über einen akti-

ven Pfad und einen diesem zugeordneten Ersatzpfad benutzt werden. Sie ist vielmehr immer dann allgemein anwendbar, wenn Nachrichtenzellen jeweils über unterschiedliche Wege innerhalb eines ATM-Kommunikationsnetzes weiterzuleiten sind.

5

Patentansprüche

1. Verfahren zum Übertragen von Nachrichtenzellen über jeweils aus zwei gesonderten Pfaden (AP, EP) gebildete redundante virtuelle Pfadpaare eines nach einem asynchronen Transfermodus arbeitenden, eine Mehrzahl von mehrstufigen Koppereinrichtungen (CCa, CC, CCb) aufweisenden ATM-Kommunikationsnetzes (ATMN), wobei die über ein solches virtuelles Pfadpaar zu übertragenden Nachrichtenzellen durch eine am Anfang des jeweiligen Pfadpaares liegende Koppereinrichtung (CCa) dupliziert und die einander zugeordneten Nachrichtenzellen gesondert über die dem jeweiligen Pfadpaar zugehörigen Pfade übertragen werden **dadurch gekennzeichnet**, daß zumindest durch die am Anfang des jeweiligen Pfadpaares liegende Koppereinrichtung (CCa) jeder der aufgenommenen Nachrichtenzellen nach Maßgabe des diesen jeweils zugehörigen Zellenkopfes ein gesonderter interner Zellenkopf für die beiden Pfade (AT, EP) des Pfadpaares vorangestellt wird, in welchen jeweils in der Reihenfolge der innerhalb der jeweiligen Koppereinrichtung zu durchlaufenden Koppelstufen eine der Anzahl der Koppelstufen entsprechende Anzahl von Kopfteilen enthalten ist, durch welche jeweils der Weg durch die jeweilige Koppelstufe festgelegt ist, daß von jeder der Koppelstufen der jeweiligen Koppereinrichtung bei Auftreten einer Nachrichtenzelle die für die jeweilige Koppelstufe maßgebenden, einander zugeordneten Kopfteile der internen Zellenköpfe miteinander verglichen werden, daß bei einer Identität der miteinander verglichenen Kopfteile die betreffende Nachrichtenzelle nach Maßgabe der identischen Kopfteile weitergeleitet wird, daß bei einer Nichtidentität der miteinander verglichenen Kopfteile dagegen die betreffende Nachrichtenzelle dupliziert wird, die daraus resultierenden beiden Nachrichtenzellen gesondert nach Maßgabe eines der miteinander verglichenen Kopfteile weitergeleitet werden und mit diesem individuellen Weiterleiten die dem jeweiligen Kopfteil nachfolgenden, demselben internen Zellenkopf zugehörigen Kopfteile unverändert beibehalten, die Kopfteile des anderen internen Zellenkopfes dagegen als ungültig markiert werden

10

15

20

25

30

35

40

45

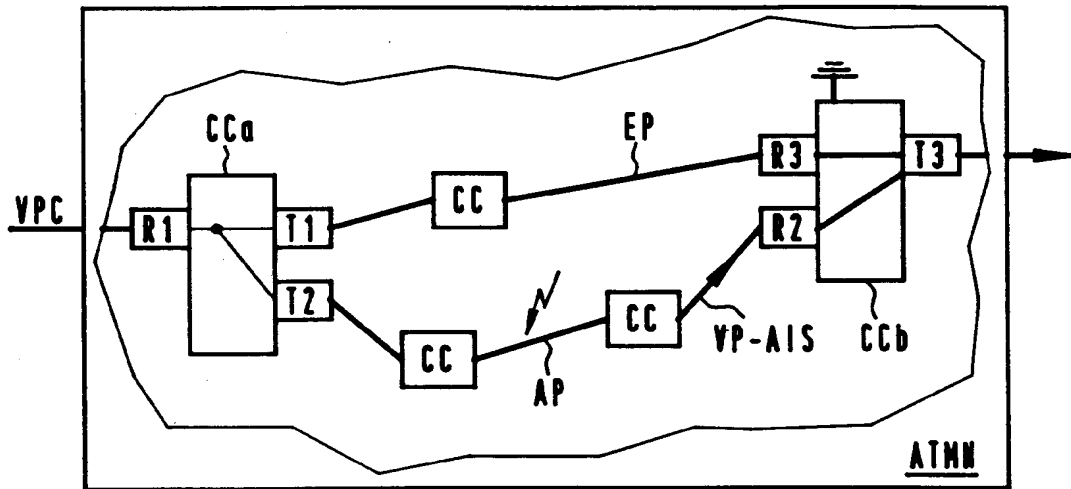
50

55

und daß für den Fall, daß von den miteinander verglichenen Kopfteilen einer als ungültig markiert ist, die betreffende Nachrichtenzelle lediglich nach Maßgabe des verbleibenden gültigen Kopfteiles weitergeleitet wird.

2. Verfahren nach Anspruch 1, **dadurch gekennzeichnet**, daß nach jedem Vergleich zweier einander zugeordneter Kopfteile diese durch die jeweilige Koppelstufe als ungültig markiert werden.
3. Verfahren Anspruch 1 oder 2, **dadurch gekennzeichnet**, daß in den beiden internen Zellenköpfen, die jeder der zu übertragenden Nachrichtenzellen vorangestellt werden, den darin enthaltenen Kopfteilen jeweils ein Gültigkeitsbit beigefügt wird, welches zunächst als Gültigkeitsmarkierung des jeweiligen Kopfteiles auf einen festgelegten logischen Pegel gesetzt ist.
4. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 3, **dadurch gekennzeichnet**, daß die von einem Koppellement einer Koppelstufe weiterzuleitenden Nachrichtenzellen zunächst in einem dem jeweiligen Koppellement zugehörigen zentralen Speicher mit diesen zugeordneten Ausgangswarteschlangen zwischengespeichert werden und daß im Falle einer erforderlichen Weiterleitung einer Nachrichtenzelle über unterschiedliche Wege diese Nachrichtenzelle jeweils dann aus dem zentralen Speicher ausgelesen wird, wenn durch die in den für die Weiterleitung in Frage kommenden Ausgangswarteschlangen enthaltenen Informationen die betreffende Nachrichtenzelle als nächste weiterzuleitende Nachrichtenzelle angegeben ist.
5. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 bis 4, **dadurch gekennzeichnet**, daß es in sämtlichen innerhalb des jeweiligen Pfadpaares (AP, EP) liegenden Koppereinrichtungen (CCa, CC, CCb) durchgeführt wird.

FIG 1



GUELTIGKEITSBIT NACH STUFE/WEG
a ODER b

GUELTIGKEITSBIT AUSGANGSNUMMER			1	2	3a	3b	4a	4b	5a-5b
ZELLENKOPF a	5	1	0	0	0	0	0	0	0
	20	1	1	0	0	0	0	0	0
	1	1	1	1	0	0	0	0	0
	3	1	1	1	0	0	0	0	0
	14	1	1	1	0	1	0	0	0
	5	1	0	0	0	0	0	0	0
	20	1	1	0	0	0	0	0	0
	17	1	1	0	0	0	0	0	0
	5	1	1	0	1	0	0	0	0
	3	1	1	0	1	0	1	0	0
ZELLENKOPF b			0	0	0	0	0	0	0
RESTLICHE NACHRICHTEN- ZELLE									

FIG 2

FIG 3

